

Teil 2

weiter geht es mit dem **DPB**

das folgende Beispiel stammt aus einer [CP/A](#)-Implementation. Bei CP/A erfolgt die Sektorzählung ab 1, deshalb steht in sectran ein inc hl. Die Zählung ab 1 muss bei den direkten Zugriffen beachtet werden!

```

;-----
;
; Uebersetzung Sektornummer in CP/A
;-----
;
sectran:    ld    h, b
            ld    l, c
            inc   hl        ;Sektoren zaehlen in CP/A ab 1
            ret

```

Beispiel 2

Wir wollen ein RAM-Floppy ansteuern. Die [RAM-Floppy \(NANOS\)](#) hat folgende Eigenschaften:

- 256 K Gesamtkapazität
- die RAM-Floppy kann einen Speicherbereich von 256 Byte in den Hauptspeicher einblenden

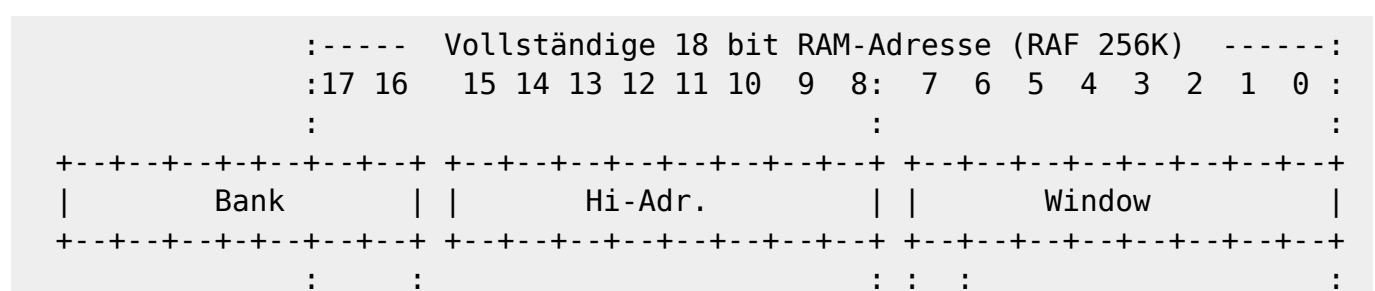
Ein Byte mit Adresse A17..A0 in der RAM-Floppy wird so angesprochen:

1. Ausgabe A17..A16 auf Port „Bank“,
2. Ausgabe A15..A8 auf Port „HiAdr“,
3. Einblenden in den Hauptspeicher (auf Adresse „Window“ bis „Window“+255,
4. Zugriff auf „Window“+A7..A0

Für die Nutzung im CP/M soll außerdem eine Kopie von CCP+BDOS (5 KByte) auf der RAM-Disk gehalten werden, sinnvollerweise in Systemspuren.

Eine RAM-Floppy hat keine physischen Spuren, deshalb kann man die Aufteilung in virtuelle Spuren und Sektoren nach eigenen Ideen vornehmen.

Die Ansteuerung als Übersicht:



	:	9	8:	7	6	5	4	3	2	1	0:	:	0:	:	
Variante 1	:	-----TRACK-----										:	:	-----RECORD-----	:
														SECTOR	
	:		:							:		:		:	
	:	7	6:	5	4	3	2	1	0	:	3	2	1	0:	
Variante 2	:	-----TRACK-----										:	:	-----RECORD-----	:
														SECTOR	

Variante 1

Die Fenstergröße von 256 Byte bietet es an, die Spurgröße als 256 Byte zu wählen. Hi-Byte und Lo-Byte der Tracknummer sind dann direkt „Bank“ und „HiAdr“. Das macht die Ansteuerung besonders einfach.

also:

1 Track = 256 Byte (Fenstergröße)

d.h. 2 Records/track

wir brauchen damit $1600h/256 = 22$ Tracks f. Systemspur

insg. 1024 tracks → DSM = $1023 - 22 = 1011$

wir wählen die kleinstmögliche Blockgröße 2k (1k gehen nicht wg. EXM, da DSM > 255)

und z.B. 128 Dir-Einträge (d.h. 2 Dir-Blöcke)

Für den DPB ergibt sich damit:

```
;DISKDEF 0,1,2,,2048,1012,128,0,22
dpb00: dw    2          ;SPT sectors per track
      db    4          ;BSF block shift factor
      db    15         ;BLM block mask
      db    0          ;EXM null mask
      dw    1011        ;DSM disk size-1
      dw    127         ;DRM directory max
      db    C0h         ;AL0 alloc 0
      db    0           ;Al1 alloc 1
      dw    0           ;CKS check size
      dw    22          ;OFS track offset
;
alv00: ds     007Fh      ;allocation vector
csv00: ds     0000       ;check vector
```

Die BIOS-Routinen zum Blocklesen und -schreiben verweisen auf folgende Routinen. Wegen der Spurgröße von 256 Byte = 2 Records muss ein Blocking/Deblocking erfolgen. Glücklicherweise ist das bei einer RAM-Disk nicht weiter schwierig umzusetzen, da innerhalb des Zugriffsfensters nur der angesprochene Bereich von 128 Byte gelesen bzw. verändert wird.

```
; Lesen von Diskette
READ:  CALL    ADRE
READ1:  LDIR
      OUT     (READDI), A
```

```

    OUT    (RAMDI), A
    XOR    A
    RET

; Schreiben auf Diskette
WRITE:  CALL    ADRE
        EX      DE,HL
        JR      READ1-#

; Berechnung Adr.
ADRE:   OUT    (RAMEN), A
        OUT    (READEN), A
;
        LD     HL,(TRACK)
        OUT    (LDAH), L      ; hi-adr.
        OUT    (LDBB), H      ; Bank
        LD     HL, WINDOW     ; das ist eine xx00h-Adr.
        LD     a, (SECTOR)     ; 1 oder 2 (in CP/A wg. SECTAN)
        CP     2
        jr     nz, ADRE0a
        LD     L,80h
ADREa:  LD     DE,(DMAAD)
        LD     BC,128
        RET

```

Variante 2

Um eine kleinere Blockgröße nutzen zu können, muss die Anzahl der Spuren ≤ 256 werden. Da geht z.B. mit einer Spurgöße von 2 KByte.

1 Track = 2048 Byte
d.h. 16 Records/Track
wir brauchen damit $1600h/2048 = 3$ Tracks f. Systemspur
insg. 256 Tracks \rightarrow DSM = 255-3
kleinste Blockgröße 1k
und z.B. 64 Dir-Einträge (d.h. 2 Dir-Blöcke)

Diese Aufteilung ist aufgrund der kleineren Blockgröße günstiger, wenn viele kleine Dateien auf der RAM-Disk gehalten werden sollen. Auch wird weniger Platz für den Allocation Vektor ALVxx benötigt. Aber die Umrechnung logischer Track-Sektor \rightarrow Adr. f. RAM-Disk ist aufwendiger!

```

;DISKDEF 1,1,16,,1024,252,64,0,3
dpb01:  dw     16      ;SPT sectors per track
        db     3       ;BSF block shift factor
        db     7       ;BLM block mask
        db     0       ;EXM null mask
        dw     251      ;DSM disk size-1
        dw     63       ;DRM directory max
        db     C0H      ;AL0 alloc 0
        db     0        ;Al1 alloc 1

```

```
    dw    0          ;CKS check size
    dw    3          ;OFS track offset
;
alv01: ds    0020h          ;allocation vector
csv01: ds    0000h          ;check vector
```

Read und Write sind wie oben implementiert, die Adressierung ist jetzt umfangreicher:

```
ADRE:  OUT    (RAMEN), A
      OUT    (READEN), A
;
      ;Adr. Fenster = (track*16+sector)/2
      LD     HL,(TRACK)
      ADD    HL,HL
      ADD    HL,HL
      ADD    HL,HL
      ADD    HL,HL      ; HL = Track * 10h (SPT)
      LD     DE,(SECTOR)
      DEC    DE          ; wg. CP/A
      ADD    HL,DE        ; HL := HL + Sector
      XOR    A           ; A = 0, Cy = 0
      RR     H
      RR     L           ; HL := HL/2    ( da 2 Sektoren/Fenster )
      RR     A           ; L Bit0 nach A Bit7 ( A = 0 oder 80h)
      OUT    (LDAH), L    ; hi-adr.
      OUT    (LDBB), H    ; Bank
      LD     H, Hi(WINDOW)
      LD     L,A
      LD     DE,(DMA)
      LD     BC,128
      RET
```

From:

<https://hc-ddr.hucki.net/wiki/> - Homecomputer DDR

Permanent link:

https://hc-ddr.hucki.net/wiki/doku.php/cpm/write_a_bios/teil_2?rev=1517468245

Last update: **2018/02/01 06:57**

